

Istruzioni Macchina - Pila

Corso di Architettura degli elaboratori e laboratorio

Modulo Laboratorio

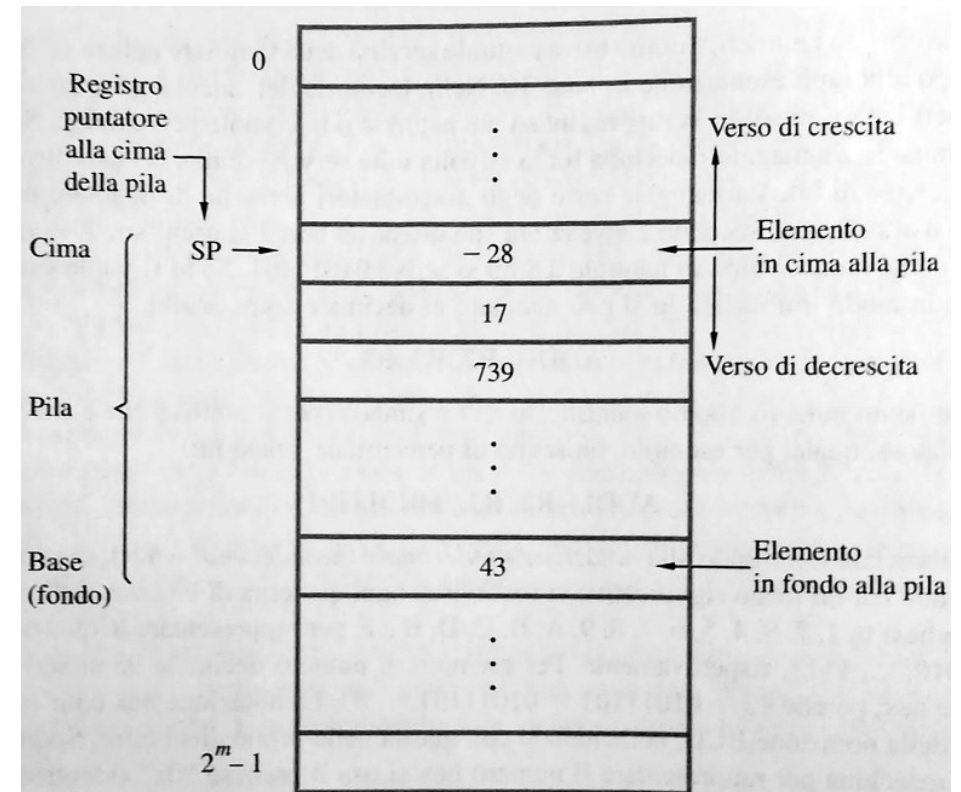
Gabriella Verga

Gestione di pila



Pila (Stack)

- La pila consiste in una lista di elementi, alla quale però si possono applicare alcune restrizioni circa il modo di inserirli ed estrarli.
- L'estremità in alto è detto cima (o top), l'estremità in basso base o fondo (bottom).
- **Si può lavorare solo agendo sulla cima della pila.**
- Stack Pointer (SP): registro che punta alla cima della pila [R13].



Operazioni

E' possibile eseguire solo due operazioni:

1. **PUSH** (o impila): porre un elemento in cima

Subtract SP, SP,#4 ;diminuire l'indirizzo contenuto in SP di una parola per puntare alla nuova cima
Store Rj, (SP) ; scrivere il valore richiesto nella parola puntata da SP

2. **POP** (o spila): togliere un elemento dalla cima

Load Rj, (SP) ;copiare il valore contenuto nella locazione di memoria puntata da SP in un registro del processore
Add SP, SP,#4 ;aumentare l'indirizzo contenuto in SP di una parola per puntare alla nuova cima

Operazioni in Visual

Istruzione	Operazione	Note
STM[codice] SP[!] {lista di registri}	PUSH	Store Multiple Registro di ordine più basso in cima
LDM [codice] SP[!] {lista di registri}	POP	Load Multiple Registro di ordine più basso dalla cima

Codice	Descrizione
FD	Full descending
FA	Full ascending
ED	Empty descending
EA	Empty ascending
!	Aggiorna il valore del puntatore alla cima a fine operazione

STM

Supposto che R0 contiene 18, R1 contiene 20, R2, contiene 22, R3 contiene 24, R4 contiene 26, R5 contiene 28. Effettuiamo delle operazioni di Store Multiple

FD {R0,R1}
FD {R2,R3}
FD {R4,R5}

SP →	26
	28
SP →	22
	24
SP →	18
	20

FD {R0,R1}
FD {R3,R2}
FD {R4,R5}

SP →	26
	28
SP →	22
	24
SP →	18
	20

FA {R0,R1}
FA {R2,R3}
FA {R4,R5}

	18
SP →	20
	22
SP →	24
	26
SP →	28

ED {R0,R1}
ED {R2,R3}
ED {R4,R5}

SP →	
	26
SP →	28
	22
SP →	24
	18
	20

EA {R0,R1}
EA {R2,R3}
EA {R4,R5}

	18
	20
SP →	22
	24
SP →	26
	28
SP →	

LDM

Supposto che R0 contiene 18, R1 contiene 20, R2, contiene 22, R3 contiene 24, R4 contiene 26, R5 contiene 28. Effettuiamo delle operazioni di Load Multiple

SP →	26	R0	0
	28	R1	0
	22	R2	0
	24	R3	0
	18	R4	0
	20	R5	0

LDM {R0,R1} = LDM {R1,R0}

	26	R0	26
	28	R1	28
SP →	22	R2	0
	24	R3	0
	18	R4	0
	20	R5	0

LDM {R3,R4}

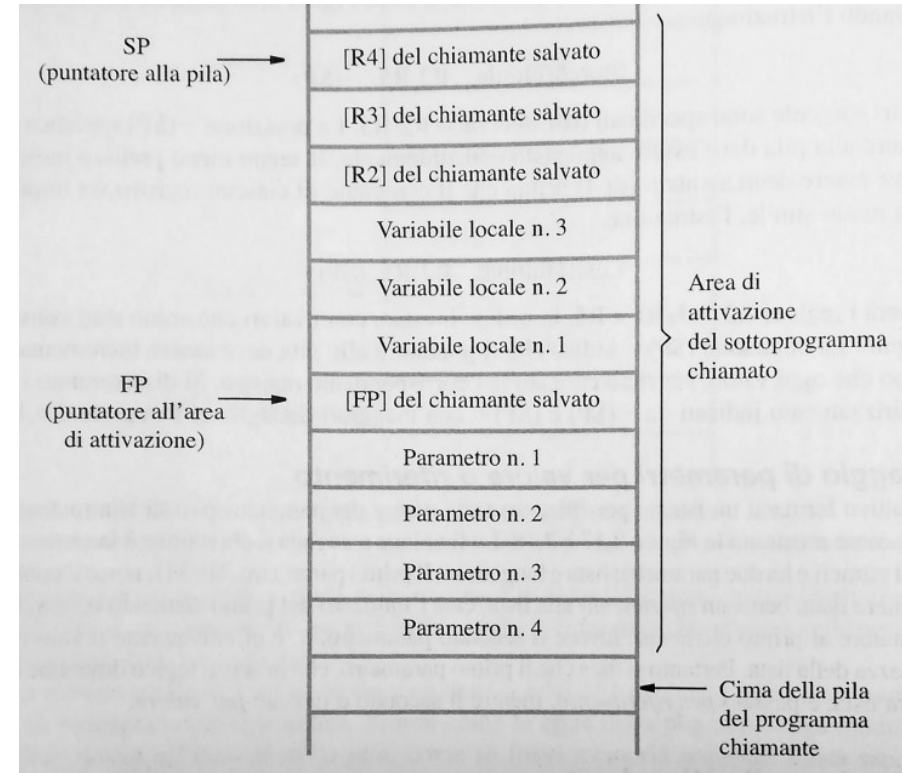
	26	R0	26
	28	R1	28
	22	R2	0
	24	R3	22
SP →	18	R4	24
	20	R5	0

Esempio

1. Eseguire l'operazione $20 + 10 - 15$ e salvare il risultato in memoria, usando la pila e conservando i vecchi valori contenuti nei registri.

Area di attivazione in pila

- Il blocco di memoria nella pila riservato al sottoprogramma è chiamato Area di attivazione (**Stack Frame**)
- Il **Frame Pointer** FP è un registro che punta allo Stack Frame del sottoprogramma in esecuzione.
- *Lo Stack Frame contiene: i parametri, il FP del programma chiamante, le variabili locali e valori di registri salvati*



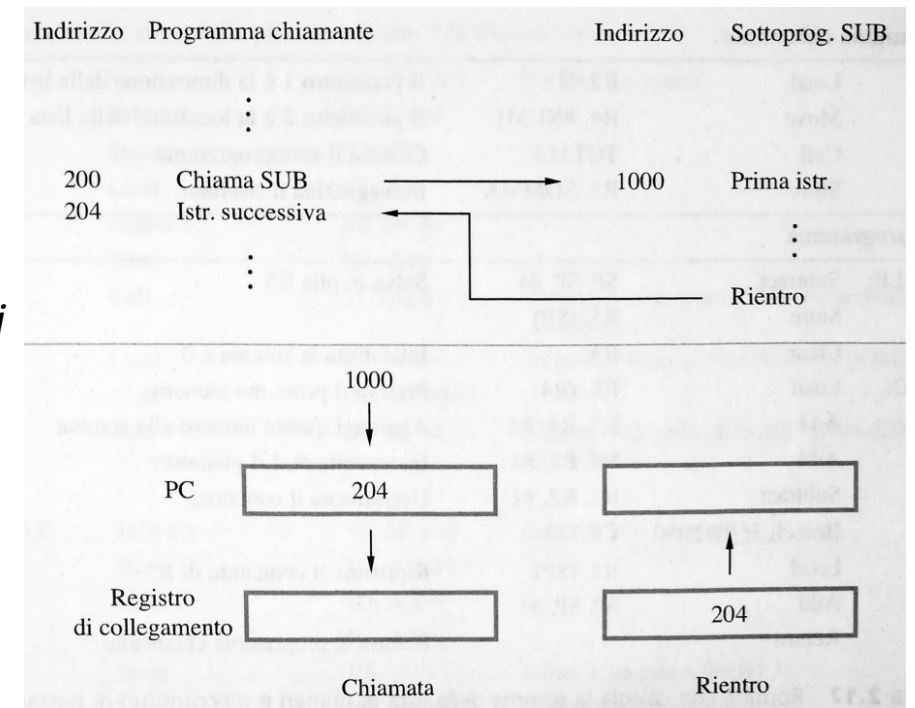
Gestione di sottoprogramma

Sottoprogramma

- Un **sottoprogramma** o routine è una lista di istruzioni che eseguono un compito specifico e che possono essere richiamate in un qualsiasi momento durante l'esecuzione di un programma.
- Il programma che effettua il salto è detto **chiamante** (called program o caller) mentre il sottoprogramma a cui si passa a sottoprogramma è speciale ed è detta istruzione di chiamata a sottoprogramma (call instruction) o a **routine**.
- Terminata la routine è necessario riprendere l'esecuzione dall'istruzione successiva, si dice che la routine rientra al programma chiamante e l'istruzione macchina che ha effettuato questo passaggio cruciale è detto istruzione di rientro.
- Il **Link Register** (LR) è un registro speciale in cui si **memorizza l'indirizzo dell'istruzione di rientro** durante l'esecuzione di un sottoprogramma

Sintassi

- **Chiamata a sottoprogramma:**
 - **Call INDIRIZZO**
- L'operazione di chiamata esegue due passi:
 1. *Salva il contenuto del registro PC nel Link Register;*
 2. *Salta all'indirizzo di destinazione indicato nell'istruzione di chiamata.*
- **Istruzione di rientro:**
 - **Return**
- L'istruzione di rientro salta all'indirizzo di rientro contenuto nel Link Register nel seguente modo:
 1. *Salva il contenuto del Link Register nel registro PC*



In Visual

BL	Indirizzo sottoprogramma	Salva il PC nel LR prima di effettuare il salto
MOV	PC, LR	Rientra da sottoprogramma

Tre registri speciali:

R13 = SP

R14 = LR

R15 = PC

Area di attivazione con annidamento di sottoprogramma

- Nel caso si abbiano diversi sottoprogrammi annidati, prima di chiamare una seconda routine è necessario salvare il **contenuto** del registro LINK_reg (**LR**) per recuperarlo in seguito.
- Si può usare la **pila** per salvare gli indirizzi di rientro delle chiamate annidate all'interno dell'area di attivazione dei programmi chiamanti.
- Il LINK_reg è comunque sempre usato dalle funzioni di Call e Return.
- Alcune architetture non usano il LINK_reg, ma salvano l'indirizzo di rientro solo nella pila. Questa strategia è chiamata **pila a modo implicito**

Esempio

Locazione di memoria	Istruzioni	Commenti
Programma principale		
	:	
2000	PRO: Load R2, PARAM2	Impila i parametri
2004	Subtract SP, SP, #4	
2008	Store R2, (SP)	
2012	Load R2, PARAM1	
2016	Subtract SP, SP, #4	
2020	Store R2, (SP)	
2024	Call SUB1	Chiama il sottoprogramma
2028	Load R2, (SP)	Immagazzina il risultato
2032	Store R2, RIS	
2036	Add SP, SP, #8	Ripristina il livello della pila
2040	prossima istruzione	
	:	

Locazione di memoria	Istruzioni	Commenti
Secondo sottoprogramma		
3000	SUB2: Subtract SP, SP, #12	Salva in pila i registri
3004	Store FP, 8(SP)	
	Store R2, 4(SP)	
	Store R3, (SP)	
	Add FP, SP, #8	Inizializza il puntatore all'area di attivazione
	Load R2, 4(FP)	Preleva il parametro
	:	
	Store R3, 4(FP)	Impila il risultato di SUB2
	Load R3, (SP)	Ripristina i registri
	Load R2, 4(SP)	
	Load FP, 8(SP)	
	Add SP, SP, #12	
	Return	Rientro al sottoprogramma 1

Primo sottoprogramma		
2100	SUB1: Subtract SP, SP, #24	Salva in pila i registri
2104	Store LINK_reg, 20(SP)	
2108	Store FP, 16(SP)	
2112	Store R2, 12(SP)	
2116	Store R3, 8(SP)	
2120	Store R4, 4(SP)	
2124	Store R5, (SP)	
2128	Add FP, SP, #16	Inizializza il puntatore all'area di attivazione
2132	Load R2, 8(FP)	Preleva il primo parametro
2136	Load R3, 12(FP)	Preleva il secondo parametro
	:	
	Load R4, PARAM3	Impila un parametro da passare a SUB2
	Subtract SP, SP, #4	
	Store R4, (SP)	
	Call SUB2	
	Load R4, (SP)	Spila il risultato ottenuto da SUB2
	Add SP, SP, #4	
	:	
	Store R5, 8(FP)	Impila la risposta
	Load R5, (SP)	Ripristina i registri
	Load R4, 4(SP)	
	Load R3, 8(SP)	
	Load R2, 12(SP)	
	Load FP, 16(SP)	
	Load LINK_reg, 20(SP)	
	Add SP, SP, #24	
	Return	Rientro al programma principale

Passaggio di Parametri

Passaggio di parametri

- Una routine ha spesso bisogno di:
 - Parametri di ingresso su cui operare.
 - Restituire un risultato al programma chiamante.
-
- Esistono due tecniche di passaggio di parametri:
 1. Passaggio tramite registri del processore (si usano alcuni registri generici per salvare i parametri). *Numero di parametri limitato dal numero di registri.*
 2. Passaggio attraverso la pila (si impilano i parametri nella pila). *Numero di parametri virtualmente illimitato.*

Es1: somma di N numeri tramite registri

Programma chiamante			
	Load	R2, N	Il parametro 1 è la dimensione della lista
	Move	R4, #NUM1	Il parametro 2 è la locazione della lista
	Call	TOTALE	Chiama il sottoprogramma
	Store	R3, SOMMA	Immagazzina il risultato
Sottoprogramma			
TOTALE:	Subtract	SP, SP, #4	Salva in pila R5
	Store	R5, (SP)	
	Clear	R3	Inizializza la somma a 0
CICLO:	Load	R5, (R4)	Preleva il prossimo numero
	Add	R3, R3, R5	Aggiungi questo numero alla somma
	Add	R4, R4, #4	Incrementa di 4 il puntatore
	Subtract	R2, R2, #1	Decrementa il contatore
	Branch_if_[R2]>0	CICLO	
	Load	R5, (SP)	Ripristina il contenuto di R5
	Add	SP, SP, #4	
	Return		Rientra al programma chiamante

Es1: somma di N numeri tramite registri

Programma chiamante			
	Load	R2, N	Il parametro 1 è la dimensione della lista
	Move	R4, #NUM1	Il parametro 2 è la locazione della lista
	Call	TOTALE	Chiama il sottoprogramma
	Store	R3, SOMMA	Immagazzina il risultato
Sottoprogramma			
TOTALE:	Subtract	SP, SP, #4	Salva in pila R5
	Store	R5, (SP)	
	Clear	R3	Inizializza la somma a 0
CICLO:	Load	R5, (R4)	Preleva il prossimo numero
	Add	R3, R3, R5	Aggiungi questo numero alla somma
	Add	R4, R4, #4	Incrementa di 4 il puntatore
	Subtract	R2, R2, #1	Decrementa il contatore
	Branch_if_[R2]>0	CICLO	
	Load	R5, (SP)	Ripristina il contenuto di R5
	Add	SP, SP, #4	
	Return		Rientra al programma chiamante

Es2: somma di N numeri tramite pila

Move	R2, #NUM1	Impila i parametri
Subtract	SP, SP, #4	
Store	R2, (SP)	
Load	R2, N	
Subtract	SP, SP, #4	
Store	R2, (SP)	
Call	TOTALE	Chiama il sottoprogramma (cima della pila a livello 2)
Load	R2, 4(SP)	Spila il risultato e conservalo in SOMMA
Store	R2, SOMMA	
Add	SP, SP, #8	Ripristina la cima della pila (cima della pila a livello 1)
:		

TOTALE :	Subtract	SP, SP, #16	Salva in pila i registri
	Store	R2, 12(SP)	
	Store	R3, 8(SP)	
	Store	R4, 4(SP)	
	Store	R5, (SP)	(cima della pila a livello 3)
	Load	R2, 16(SP)	Inizializza il contatore a n
	Load	R4, 20(SP)	Inizializza il puntatore alla lista
	Clear	R3	Inizializza la somma a 0
CICLO:	Load	R5, (R4)	Preleva il prossimo numero
	Add	R3, R3, R5	Aggiungi questo numero alla somma
	Add	R4, R4, #4	Incrementa di 4 il puntatore
	Subtract	R2, R2, #1	Decrementa il contatore
	Branch_if_[R2]>0	CICLO	
	Store	R3, 20(SP)	Impila il risultato
	Load	R5, (SP)	Ripristina i registri
	Load	R4, 4(SP)	
	Load	R3, 8(SP)	
	Load	R2, 12(SP)	
	Add	SP, SP, #16	(cima della pila a livello 2)
	Return		Rientra al programma chiamante